### METHOD FOR REDUCING TEMPORARY CONNECTION IN BLUETOOTH DEVICE

 Publication number:
 JP2001197080
 Also published as:

 Publication date:
 2001-07-19
 ☒ US6754469 (B1)

Inventor: DAE-SON LEE; CHOI KI-YOUNG
Applicant: SAMSUNG ELECTRONICS CO LTD

Classification:

international: H04L29/08; H04L12/28; H04L12/56; H04L29/08;

H04L12/28; H04L12/56; (IPC1-7): H04L12/28;

H04L29/08

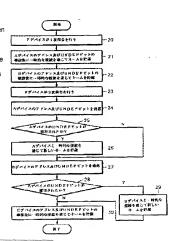
- european: H04W30/00; H04L12/56B Application number: JP20000278633 20000913 Priority number(s): KR19990062767 19991227

Report a data error here

CN1156090C (C)

#### Abstract of JP2001197080

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a method for reducing temporary connections when a circumferential bluetooth device name is obtained by a bluetooth device. SOLUTION: A method for temporarily connecting radio communication devices obtains names which are changed without re-setting IDs from the radio communication devices when specific conditions are met after the specific IDs and names for confirming the presence of the radio communication devices are obtained. Consequently, a temporary connection with a bluetooth device which eliminates name update through the UNDEF area conversion of FHS packets is cut off to decrease temporary connections



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2001-197080 (P2001-197080A)

(43)公開日 平成13年7月19日(2001.7.19)

| (51) Int.Cl.7 | 微別記号 | F I           | テーマコート*(参考) |
|---------------|------|---------------|-------------|
| H 0 4 L 12/28 |      | H 0 4 L 11/00 | 310B 5K033  |
| 29/08         |      | 13/00         | 307A 5K034  |

### 審査請求 有 請求項の数6 OL (全 6 頁)

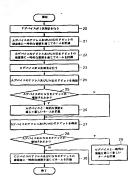
| (21) 出願番号   | 特顧2000-278633(P2000-278633) | (71) 出顧人 390019839                      |
|-------------|-----------------------------|---|
|             |                             | 三星電子株式会社                                |
| (22)出順日     | 平成12年9月13日(2000.9.13)       | 大韓民国京畿道水原市八達区極離洞416                     |
|             |                             | (72) 発明者 李 大善                           |
| (31)優先権主張番号 | 199962767                   | 大韓民国ソウル特別市広津区九官別404署                    |
| (32)優先日     | 平成11年12月27日(1999, 12, 27)   | th.                                     |
| (33)優先権主張国  | 韓国 (KR)                     | (72)発明者 崔 紀栄                            |
|             |                             | 大韓民国京畿道安善市東安区坪村和899~                    |
|             |                             | 7番地現代5次アパート101棟905号                     |
|             |                             | (74)代理人 100064908                       |
|             |                             | 弁理士 志智 正能 (外1名)                         |
|             |                             | ,, ,,, ,,,                              |
|             |                             | Fターム(参考) 5K033 AA01 CB01 CB08 CC01 DA01 |
|             |                             | DA17 DB16                               |
|             |                             | 5K034 DD02 EE03 FF02 LL01 LL02          |
|             |                             | SKUSA DDUZ EEUS FFUZ LLUI LLUZ          |

#### (54) 【発明の名称】 ブルーツースデバイスにおいて一時的な接続を減らす方法

## (57)【要約】

【課題】 ブルーツースデバイスで周囲のブルーツース デバイスネームを得る時一時的な接続を減らす方法を提 供する。

【解決手段】 無線基信デバイス間の一時的な機能方法 において、無線通信デバイスの存在を確認する所定の I D及びネームを獲得した後に所定の条件に到達した。 合、無線通信デバイスから I Dの再変定なしに変更され たネームを提得する。これにより、 HSパケット DOINDET 御域変換によりネーム更新を不要にするブルーツースデ バイズに対して一時的な接続を遮断して一時的な接続回 数を減らせる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 無線通信デバイス間の一時的な接続方法 において、

前記無線通信デバイスの存在を確認する所定のID及び ネームを獲得した後に所定の条件に到達した場合、前記 無線通信デバイスからIDの再設定なしに変更されたネ ムを獲得することを特徴とする一時的な接続を減らす 方法。

【請求項2】 前記所定の条件は、

一時的な接続を必要とする所定のアプリケーションが遂 10 行される条件であることを特徴とする請求項1に記載の 一時的な接続を減らす方法。

【請求項3】 複数個の無線通信デバイス間における一 時的な接続方法において、

- (a) 前記複数個の無線通信デバイスのうち、第1無線 通信デバイスが他の無線通信デバイスの存否を確認する 的階と
- (h) 存在が確認された前記他の無線通信デバイスと前 記第1無線通信デバイスとの間に一時的な接続を通じて 所定のID及びネームを獲得する段階と、
- (c) 所定の条件に到達した場合、前記第1無線通信デ パイスがネームが変更された前記他の無線通信デバイス と一時的な接続を通じてIDの再設定なしに変更された ネームを獲得する段階とを含む一時的な接続を減らす方 決.

【請求項4】 (d) 前記(c)段階以後に存在が確認 された他の無線通信デバイスに対して一時的な接続を通 じてID及びネームを獲得する段階をさらに含むことを 特徴とする請求項3に記載の一時的な接続を減らす方 法。

【請求項5】 前記(a)段階で前記第1無線通信デバ イスが前記他の無線通信デバイスにIDパケットを伝送 し、1Dバケットを受信した他の無線通信デバイスが前 記算1無線通信デバイスにPHSバケットを伝送すると とにより無線通信デバイスの存否を確認することを特徴 とする請求項3に記載の一時的な接続を減らす方法。 【請求項6】 前記(c)段階で前記第1無線通信デバ イスは.

前記所定のネーム変更ピットが増加された無線通信デバ 獲得し、前記所定のネーム変更ピットが以前状態と同様 の無線通信デバイスに対しては現在のネームを維持する ことを特徴とする請求項3に記載の一時的な接続を減ら す方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

[発明の屋する技術分野] 本発明は無線通信方法に係 り、より詳しくは周囲のブルーツースデバイスネームを 得る時ブルーツースデバイスで一時的な接続を減らす方 法に関する。

[00021

【従来の技術】ブルーツースは各種電子機器間の通信に 物理的なケーブルなしで無線周波数を用いて高速にデー タをやりとりできる規格を言う。 現在移動通信端末機を 用いてインターネットに接続するためにはデータ通信機 能を有した端末機とノート型パソコン、そしてとの二つ を連結する別途のケーブルが必要である。しかしブルー ツースが商用化されると機器間のデータ通信が無線より 成り、ブルーツース機能を有したデジタルカメラ、ブリ ンタ等各種機器にもケーブル連結が不要になる。

【0003】とのようなブルーツース通信環境で運営さ れる装置間に通信をするためには連結作業が先行されな ければならないが、この連結作業にはRF同期を合わせる 作業、通信しようとする装置に備えているリンク管理者 間のリンクを設定する作業、チャンネル設定過程を経て Cそ両者間に文字データや音声等が送受信できる。周辺 に多数のブルーツースデバイスが動作中の状態で、第1 ブルーツースデバイスが他の(2~N)ブルーツースとデ ータ送受信を行おうとする時、第1ブルーツースデバイ 20 スは照会(inquiry)動作を通じて第2~Nブルーツースデ バイスからアドレスを得る。しかしこのアドレスのみと しては第 1 ブルーツースデバイスが第2~Nブルーツー スデバイスを識別できないので、一時的な接続を通じて

ネームを得なければならない。 【0004】このような状況で、第2~Nブルーツース デバイスのうち、ネームが変えられたブルーツースデバ イスがあれば、第1ブルーツースデバイスは一時的な接 続を通じて変えられたネームを必ず確認しなければなら ない。このため第1ブルーツースデバイスは随時に第2 30 ~Nブルーツースデバイス全てを照会及び一時的な接続 を通じてネームを確認しなければならないので長時間が

[00051

所要される問題点を生じる。

[発明が解決しようとする課題] 本発明の目的はネーム 更新を不要にするブルーツースデバイスに対して一時的 な接続を遮断して一時的な接続回数を減らすためのブル ーツースデバイスで一時的な接続を減らす方法を提供す るととにある。

180001

イスに対して一時的な接続を通じて変更されたネームを 40 【課題を解決するための手段】前記の目的を解決するた め本発明の無線通信デバイス間の一時的な接続方法にお いて、前記無線通信デバイスの存在を確認する所定のⅠ D及びネームを獲得した後に所定の条件に到達した場 合、前記無線通信デバイスから 1 Dの再設定なしに変更 されたネームを獲得する。

[0007]

【発明の実施の形態】以下、添付した図面を参照して本 発明の望ましい実施形態を詳細に説明する。図 1 はブル ーツースデバイス間接続装置の一実施形態を示した図面 50 である。図1に示された装置はRF(radio frequency)を 有するF.A.B.Cブルーツースデバイス10~13で構成 される。図 1 でFブルーツースデバイス 1 0 が各々のA. B,Cブルーツースデバイス11~13と一時的に接続し てネームを獲得すると仮定する。又、後述のブルーツー ステハイスはデバイスと表記する。

【0008】図2は本発明に係るブルーツースデバイス で一時的な接続を減らす方法の動作を示した流れ図であ る。図2に示された流れ図はFデバイスが1次照会を遂 行する段階20と、Aデバイスのアドレス及びUNDEFピッ トを確認した後に一時的な接続を通じてネームを貯える 10 段階21と、Bデバイスのアドレス及びUNDEFビットを確 認した後に一時的な接続を通じてネームを貯える段階2 2 と、Fデバイスが2 次昭会を遂行する段階23と、Aデ バイスのアドレス及びUNDEFビットを確認する段階24 と、AデバイスのUNDEFビットが増加されたかを判断する 段階25と、Aデバイスと一時的な接続を通じて変更さ れたネームを貯える段階2 6 と、Bデバイスのアドレス 及びUNDEFビットを確認する段階27と、BデバイスのUN DEFビットが増加されたかを判断する段階28、Bデバイ スと一時的な接続を通じて変更されたネームを貯える段 20 階29と、Cデバイスのアドレス及びUNDEFビット確認後 に一時的な接続を通じてネームを貯える段階30とで構 成される。

【0009】図3はFHSバケットのフォーマットを示し た図面である。図4は図2によるブルーツースマップリ ストを示した図面である。続いて、図1~図4を参照し て本発明を詳細に説明する。Fデバイス10は1次解会 を遂行する(20段階)。Fデバイス10が遂行する照会 動作はブルーツースファンクションの一つで、周辺にど のデバイスが存在するか調べてみる動作である。こと で、Fデバイス10の1次昭会の結果、A及びBデバイス 11,12の存否を確認したと仮定する。Fデバイス10 は照会時に周辺デバイスに照会を知らせるためのID(i dentify)バケットを伝送し、これに対する応答にA及びB デバイス11.12はFデバイス10にFHS(frequency ho n synchronization)パケットを伝送する。この際Fデバ イス 10 とA及びBデバイス 11,12 は同期が合わない ので1:1(Fデバイス10とAデバイス11又はFデバイ ス10とBデバイス12)パケット伝送を遂行する。 【0010】図3にFデバイス10に伝送されるFHSパケ 40 会を遂行する(23段階)。 ットのフォーマットが示されている。FHSバケットはデ バイスの間でアドレスと伝送者とのクロックを示すため の特別な制御バケットである。図3で34ビットのパリ ティビット (parity bits) は24ビットのLAPと共にシ ンクを示す領域である。2 4 ビットのLAP(Tow address part)、8ビットのUAP(upper address part)及び16ビ ットのNAP(non\_significant\_address\_part)はデバイス のアドレスを示す領域である。2ビットのUNDEF(undefi ne)は文字通り、何等機能も指定されない領域で、本発

である。 2 ビットのSR(scan repetition)と2 ビットSP (scan period)はスキャン動作に関した領域を示し、2 4 ビットのClass of deviceはデバイスの種類(プリンタ 又はカメラ等)を示す領域である。3 ビットのAM ADDR(a ctive member-address)はマスタースレーブ(master-s1 ave)関係で現在動作中のスレーブをマスタに割り当てる 領域である。26ビットのCLK27-2はデバイスのクロ ック情報を示す領域で、3 ビットのページスキャンモー ドはページスキャンに対した動作モードを示す領域であ

【0011】Fデバイス10はAデバイス11のアドレス 及びUNDEFビットを確認した後に一時的な接続を通じて ネームを貯える(21段階)。Fデバイス10はAデバイス 11から伝送されたFHSバケットを受信してこのうちLA P、UAP、NAPを通じてアドレスを確認してUNDEFを通じて ネームが変更されたか判断する。UNDEFビットが以前に 貯えられたものと同じ場合即ち、増加しない場合にはネ ームが以前と同じで、このビットが以前の値から増加し た場合にはネームが変更されたことを意味する。しかし 現在はFデバイス10が1次瞬会を遂行した状態でAデバ イス11のUNDEFビットは増加されない状態である。 【0012】Fデバイス10はAデバイス11のアドレス とUNDEFビットを確認した後にAデバイス11と一時的な 接続を通じてネームを貯える。一時的な接続は相手方を 呼び出して(page)接続した後、必要なLMP(link managem ent protocol)メッセージを送って所望の情報のみ得 切るモードを意味する。ととで、Aデバイス11の ネームをアップルと仮定する。Fデバイス10はBデバイ ス12のアドレス及びUNDEFビットを確認した後に一時 30 的な接続を通じてネームを貯える(22段階)。

【0013】Fデバイス10はBデバイス12から伝送さ れたFHSパケットを受信してこのうちLAP、UAP、NAPを通 じてアドレスを確認してUNDEFを通じてネームが変更さ れたか判断する。現在Fデバイス10が1次照会を遂行 した状態でBデバイス12のUNDEFビットは増加しない状 態である。Fデバイス10はBデバイス12のアドレスと UNDEFビットを確認した後に8デバイス12と一時的な接 続を通じてネームを貯える。ととで、Bデバイス12の ネームをオレンジと仮定する。Fデバイス10は2次照

【0014】 ここで、Fデバイス10の2次昭会の結 果、以前のA及びBデバイス11,12以外にCデバイス1 3の存否を確認したと仮定する。Fデバイス10は紹今 時に周辺デバイスに照会を知らせるためのIDバケット を伝送し、これに対する応答としてA,B,Cデバイス11, 12,13はFデバイス10にFHSパケットを伝送する。F デバイス10はAデバイス11のアドレス及びUNDEFビッ トを確認する(24段階)。Fデバイス10はAデバイス1 1から伝送されたFHSバケットを受信し、このうちLAP、 明の一時的な接続の回数を減らすため使用されるビット 50 UAP、NAPを通じてアドレスを確認してUNDEFを通じてネ

ームか変更されたか判断する。

【0015】ドデバイス10は伝送されたボデバイス11
のIMDEドジートが増加したかを判断する(25段階)、Aデバイス11のIMDEドジートが増加された場合に、Fデバイス10はAデバイス11と一時的な接続を通じて変更されたネームを貯える(26段階)、Fデバイス10がAデバイス11のIMDEドジード提送結果以前の状態で増加されたことを提加してボデバイス11のネームが変更されたことを対断できる。これを中断したデデバイス10はAデバイス11と一時が表後を通じて変更されたネームを 10 貯える。こで、Aデバイス11の変更されたネームを メロンと仮定さ

【0018] ドデバイス 10 は伝送されたデバイス 1 1 のNDEFビットが頂の対象即列、増加されない状態の場合にはホテバイス 11 と一時的に接続せず6デバイス 1 2 のアドレス及びDMEEビットを確認する(2 7 段階)」、ドバイス 1 で 2 で 1 2 2 で 1

\*バイス13のネームをグレープと仮定する。

[00] 8] 図ればは今まで説明した一等的な機能方法 のデバイスマップリストを示している。図々で1及び1 はデバイス10の1次間会で問題なのデバイス11及び Bデバイス12が存在することを確認して中がケットを 受信する技能である。III-DはHデバイス10がデバイス 1人数で8デバイス12のMCKFビットが増加しない 状態であることを観記して一時的な機能を通じてネーム グップル及び4デンンジを得える状態である。

【0019】 Vはボデバイス 10の2次照金で周辺にペア バイス 11、8デバイス 12 以外に新しいビデバイス 13 が存在するのを確認することと同時に、パデバイス 11 のIMAFビットが以前の状態で増加したことを判断した 状態である。Cの限制デバイス 12 のIMAFビットには変 わることがない。VIはボデバイス 10 がビデバイス 13の IMAFビットが以前の状態間か、対面されない状態であ ることを確認して一時的な接続を通じてネーム(グレー プンを貯えた状態である。VIIはボデバイス 10 ががデバイ ズ 11と一時的な接続を通じて変更された新しいネーム (メロン)を貯えた状態である。本発明は前述した実施形 態に限らず本発明の思想内で当実者による変形が可能な のほ効値である。

[0020]

【発明の効果】前述したように本発明によると、FISバ ケットのUNCEF線域変換によりネーム更新を不要にする ブルーツースデバイスに対して一時的な接続を遮断して 一時的な接続回数を減らせる効果がある。

【図面の簡単な説明】 【図1】 ブルーツースデバイス間接続装置の一実施形

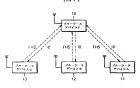
【図2】 本発明に係るブルーツースデバイスで一時的 な接続を減らす方法の動作を示した流れ図である。

【図3】 FHSパケットのフォーマットを示した図である。

【図4】 図2によるブルーツースマップリストを示し た図である。 【符号の説明】

10.11.12.13…ブルーツースデバイス

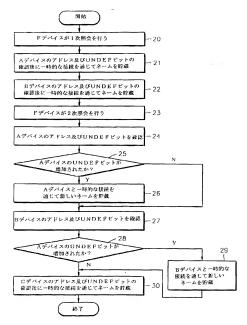
[2]1]



[図3]

| Perity<br>bits UAP UNDEF SR SP LIAP NAP of device AM_ADDR CLK <sub>27-2</sub> | page   |
|---|--------|
|   | IIIode |
|   |        |





#### [図4]

